

(11)Publication number:

2000-215173

(43) Date of publication of application: 04.08.2000

(51)Int.CI.

G06F 15/00 G06F 12/00 G06F 15/16 // G06F 17/30

(21)Application number: 11-013394

(71)Applicant: INTERNATL BUSINESS MACH

CORP (IBM)

(22)Date of filing:

21.01.1999

(72)Inventor:

KOBAYASHI MAKOTO SHINOZAKI MASAHIDE

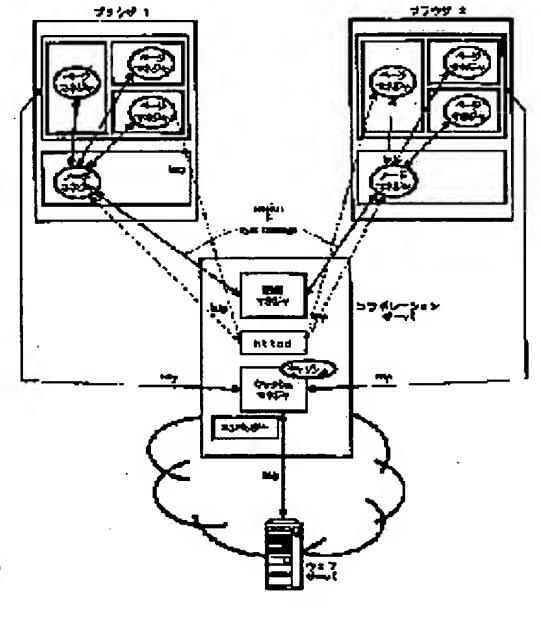
SAKAIRI TAKASHI

## (54) BROWSER SHARING METHOD AND SYSTEM

#### (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide the browser sharing method and system which is not required to previously install a control mechanism in a computer to perform the sharing of a browser.

SOLUTION: A collaboration server is prepared to accumulate the sharing pages from a Web server holding the original pages and includes a cache manager which accumulates the pages generated dynamically by the Web server for the sharing purpose, a communication manager which performs the session management such as the communication and the participation/withdrawal between the node managers which manage browsers existing on every user machine, an ordinary Web server which downloads a mechanism to attain the sharing of the said Web server and an embedder which embeds a page manager in every page. Each of plural user machines consists of an existing Web browser which can execute both Java and Script and a page manager which is embedded in every page.



#### **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

21.12.1999

[Date of sending the examiner's decision of

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or

application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

3437933

[Date of registration]

06.06.2003

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's

http://www19.ipdl.ncipi.go.jp/PA1/result/detail/main/wAAAP0aWdADA412215173... 2005/05/18

decision of rejection]
[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

#### (19)日本国特許庁(JP)

## (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開2000-215173

(P2000-215173A)

(43)公開日 平成12年8月4日(2000.8.4)

(51) Int.Cl. <sup>7</sup>		識別記号	FΙ			テーマコート*(参考)
G06F	15/00	390	G06F	15/00	390	5B045
	12/00	5 4 7		12/00	547H	5B075
	15/16	6 2 0		15/16	6 2 0 G	5B082
# G06F	17/30			15/40	3 1 0 C	5B085

審査請求 有 請求項の数11 OL (全 10 頁)

(21)出願番号

特願平11-13394

(22)出願日

平成11年1月21日(1999.1.21)

(71)出願人 390009531

インターナショナル・ビジネス・マシーン

ズ・コーポレーション

INTERNATIONAL BUSIN

ESS MASCHINES CORPO

RATION

アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州

アーモンク(番地なし)

(74)代理人 100086243

弁理士 坂口 博 (外1名)

最終頁に続く

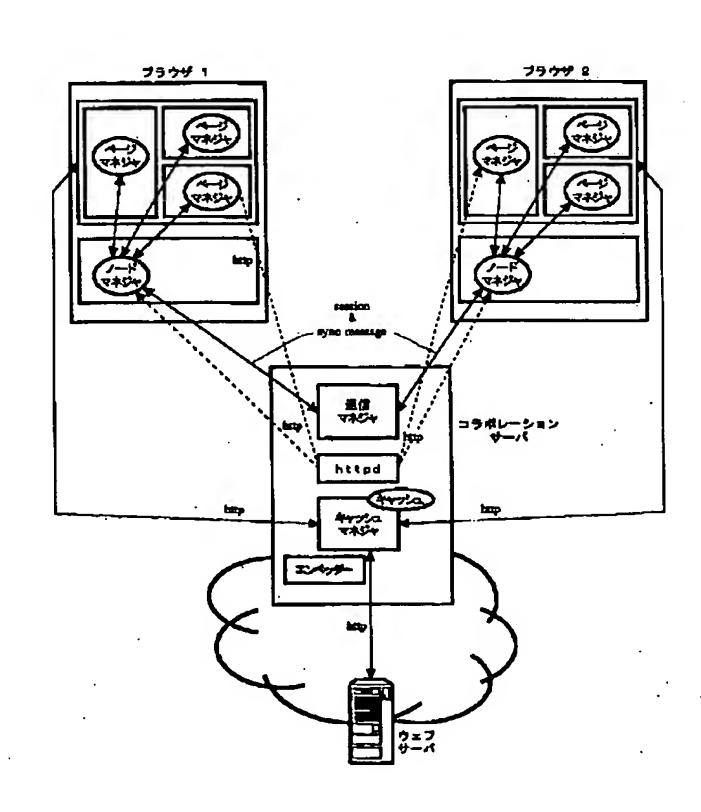
#### (54) 【発明の名称】 プラウザ共有方法及びシステム

#### (57)【要約】

(修正有)

【課題】共有を行う制御機構をあらかじめコンピュータ にインストールする必要がない、ブラウザ共有方法及び システムを提供する。

【解決手段】本来のページを保持するウェブサーバから 共有用のページを蓄積するためのコラボレーションサー バを用意する。コラボレーションサーバはもとのウェブ サーバで動的に生成されるページを共有用に蓄積するキャッシュマネジャと、各ユーザマシン上のブラウザを管 理するノードマネジャ間の通信と参加・退出などのセッション管理をするコミュニケーションマネジャーと、ウェブサーバ共有を実現する機構をダウンロードするための通常のウェブサーバと、各ページにページを管理するページマネジャを埋め込むエンベッダーからなる。共有が行われる複数のユーザマシンは、Java および Script を実行することのできる既存のウェブブラウザと、各ページに埋め込まれたページマネジャから構成される。



【特許請求の範囲】

【請求項1】サーバと、複数のコンピュータとからなる ブラウザ共有システムであって、前記複数のコンピュー タが、ページを閲覧するブラウザと、ページを管理する ページマネジャと、ページマネジャとサーバとの間の通 信を行いブラウザを管理するノードマネジャとを含み、 前記ページマネジャが、自ページの変化を検出し、その 変化をノードマネジャに送信し、ノードマネジャが、前 記変化をサーバに送信するか、若しくは他のコンピュー タのページの変化をノードマネジャから受信し、その変 化を自ページに反映させる手段を有する、ブラウザ共有 システム。

1

【請求項2】前記サーバが、ページを蓄積するキャッシ ュマネジャと、前記複数のコンピュータとの間のセッシ ョン管理をするコミュニケーションマネジャーと、各ペ ージにページを管理するページマネジャを埋め込むエン ベッダーとを含む、請求項1記載のシステム。

【請求項3】前記ページマネジャが、ページコントロー ラおよびページコミュニケータからなり、ページコント ローラが、ページ要素の変化を検出して、該変化をペー ジコミュニケータ経由でノードマネジャに送信するか、 またはページコントローラが、他のコンピュータのペー ジの変化をページコミュニケータ経由でノードマネジャ から受信し、受け取った変化を自ページの要素に反映さ せる、請求項1記載のシステム。

【請求項4】前記ページ要素の変化が、ページの移動の 変化、テキストやボタンを含むフォーム要素の値の変 化、ページのスクロール位置の変化、またはリモートポ インタの操作である、請求項3記載のシステム。

【請求項5】前記ページマネジャが、ページのフレーム *30* ログラムを含む媒体。 階層構造を解析し、この解析結果に基づき対応するペー ジマネジャと通信を行う、請求項1記載のシステム。

【請求項6】前記ノードマネジャが、共有されたブラウ ザ内のページとは独立の移動しないページ内に常駐し、 ページの移動等に伴い、動的に生成・消滅するページマ ネジャ間の通信を制御する、請求項1記載のシステム。 【請求項7】前記ノードマネジャが、ページの遷移ヒス トリーを含むページ情報を管理する、請求項1記載のシ ステム。

【請求項8】ページマネジャとノードマネジャは、同一 *40* のドメインを持つ Java アプレットとして埋め込まれ、 ページマネジャとノードマネジャの間で共有メモリーに よるデータ通信を行なう、請求項1記載のシステム。

【請求項9】複数のコンピュータ間においてブラウザ共 有を行なうためのサーバであって、コンピュータからブ ラウザ共有の信号を受信する手段と、コンピュータにブ ラウザ管理を行なうノードマネジャを送信する手段と、 コンピュータからブラウザによるページ閲覧要求を受信 する手段と、前記ページ閲覧要求に従い、ページ管理を 行なうページマネージャを埋め込んだ、要求ページをコ ンピュータに送信する手段と、ページマネジャがノード マネジャを介して送信した、ページ変化情報を受信する 手段と、前記ページ変化情報を他のコンピュータに送信 する手段と、を有する、サーバ。

【請求項10】プラウザを複数のコンピュータ間で共有 する方法であって、コンピュータのブラウザ起動に伴 い、サーバから、ノードマネジャをコンピュータにロー ドするステップと、サーバとノードマネジャとの間で通 信を確立するステップとノードマネジャが、共有メモリ を割り当てるステップと、ブラウザによるページ閲覧に 伴い、サーバにおいて、要求されたページにページマネ ジャを埋め込むステップと、前記共有メモリを介して、 ノードマネジャとページマネジャとの間で通信を確立す るステップと、ページ閲覧に伴う、ページの変化を前記 共有メモリを介してノードマネジャに送信するか、また は他のコンピュータのページ変化を前記共有メモリを介 して、ノードマネジャから受信し、該変化を次ページに 反映するステップと、を有する、ブラウザ共有方法。

【請求項11】ブラウザを複数のコンピュータ間で共有 させるためのプログラムを含む媒体であって、該プログ ラムが、前記コンピュータに、サーバとの間で通信を確 立する機能と、共有メモリを割り当てる機能と、ブラウ ザによるページ閲覧に伴い、サーバにページ要求を出す 機能と、サーバからページを管理するページマネジャの 埋め込まれたページを受信する機能と、ページマネジャー から受け取ったページ変化を前記共有メモリを介して、 サーバに送信するか、または他のコンピュータのページ 変化をサーバから受信し、該変化をページマネジャに前 記共有メモリを介して送信する機能と、を実現させるプ

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【産業上の利用分野】本発明は、ブラウザ共有方法及び システムに関し、特にページ自体にページ内の各要素を 制御する機構を埋め込むことにより、ユーザ側でのイン ストールなどの手間なく、既存のウェブブラウザと既存 のウェブページに対して高機能なリアルタイムブラウザ 共有を実現する方法およびシステムに関する発明であ る。

#### [0002]

【従来の技術】既存のウェブブラウザを用いて、標準の ウェブページをそのままの形式で共有できる方式に関し ては、種々知られている。たとえば特願平9-2549 97 (社内番号Y〇9-96-120) などが知られて いる。しかしながら、このような従来技術では、すべて のユーザのところで共有化システムのインストールがあ らかじめ必要となる。特願平9-254997では、共 有のためのデータ交換は、ブラウザー自身が備えている アプリケーションインターフェイス(具体的にはページ 50 の移動の通知イベント、現ページの問い合わせ、および 3

ページの設定機能)、およびオペレーティングシステムレベルでのインターフェイス(具体的には、ブラウザーのウィンドウがもつメッセージキューに対するGETおよびSETの機能)、という2つのインターフェイスを通してブラウザー状態の同期を実現している。このとき、アプリケーションインターフェイスおよびメッセージキューインターフェイスはいずれもブラウザーアプリケーションインターフェイスおよびメッセージャーフェイスはいずれもブラウザーアプリケーションが可能でありがであり、アプロセスの外側からのみアクセスが可能であり、たがって共有を実現するためのモジュールはブラウザーがあるために、アプレットとして自動ダウンロードができる形式ではなくあらかじめインストールしておく必要がある。またブラウザーが動くOSやウィンドウシステムに依存するので、プラットフォームごとの実装が必要になるという問題も抱えていた。

【0003】図1に特願平9-254997における、ブラウザ共有の仕組みを示す。ウェブサーバのページをコラボレーションサーバ上で共有するために、顧客とコールセンター・オペレータにはブラウザ以外に、共有のためのプログラム(WebShare)を予めインストールしておく必要がある。この共有プログラムはブラウザのAPIとイベントをフックして共有を可能にしている。またこのようなプログラムはブラウザーが動くOSやウィンドウシステムに依存するので、プラットフォームごとの実装が必要になる。

#### [0004]

【発明が解決しようとする課題】本発明は上記従来技術 の問題点に鑑み発明されたもので、本発明が解決しよう とする課題は、共有を行う制御機構をあらかじめコンピ ュータにインストールする必要がない、ブラウザ共有方 法及びシステムを提供することである。また別の課題 は、OSやウィンドウシステムの機能に依存しない、多様 なプラットフォームで動作する、プラウザ共有方法及び システムを提供することである。また別の課題は、アプ リケーションで要求される高度な共有機能(たとえば顧 客がフォームのフィールドに入力することは許すが他の ページに移ることを禁止するなど)が可能となるよう な、プラウザ共有方法及びシステムを提供することであ る。また別の課題は、ブラウザ共有に要するデータの転 送量が少なく、家庭などのエンドユーザ環境におけるよ うな、細いバンド幅においても良好なレスポンスが得ら れる、リアルタイムのブラウザ共有方法及びシステムを 提供することである。

#### [0005]

【課題を解決するための手段】上記課題を解決するために、本発明は以下のように構成される。まず。本来のページを保持するウェブサーバから共有用のページを蓄積するためのコラボレーションサーバ(Collaboration Server)を用意する。コラボレーションサーバ(以下単にサーバと記す)はもとのウェブサーバで動的に生成されるページを共有用に蓄積するキャッシュマネジャ(Caching

Manager)と、各ユーザマシン上のブラウザを管理するノードマネジャ (NodeManager)間の通信と参加・退出などのセッション管理をするコミュニケーションマネジャー (Communication Manager)と、ウェブサーバ共有を実現する機構(ノードマネジャおよびページマネジャ)をダウンロードするための通常のウェブサーバと、各ページにページを管理するページマネジャを埋め込むエンベッダー(Embedder)からなる。

【0006】共有が行われる複数のユーザマシンは、Ja va および Script を実行することのできる既存のウェ ブブラウザと、各ページに埋め込まれたページマネジャ (PageManager)から構成される。ページマネジャは、ペ ージコントローラおよびページコミュニケータの2つの 部分からなる。ページコントローラ(PageController) は、ページ要素の変化を検出して、それをページコミュ ニケータ経由でほかのマシンに伝え、また他のマシンか ら受け取ったときには同じ変化を自ページの要素に対し て起こさせる機能を持つ。ページの要素の変化とは、ペ ージの移動、フォームの要素となるテキストやボタンの 値の変化、ページのスクロール位置の変化、リモートポ インタの操作などを指す。ページコミュニケータ(Page Communicator) は、ノードマネジャとページコントロー ラの間の通信をつかさどる。ブラウザを管理するノード マネジャは、各ブラウザプロセスごとに用意され、各ペ ージマネジャとサーバとの間の通信をつかさどる。なお 上記サーバのハードウェア構成にコラボレーションのた めの特有なものは存在しない。ユーザマシンとサーバは 名前が異なるだけであり、たとえば各ユーザマシンとサ ーバがまったく同一のハードウェアで構成されていても *30* 何ら構わない。

【0007】図2に本発明の全体構成図を示す。コラボ レーションサーバはもとのウェブサーバで動的に生成さ れるページを共有用に蓄積するキャッシュマネジャと、 ウェブサーバ共有を実現する機構をダウンロードするた めの通常のウェブサーバ(httpd)と、各ユーザマ シン上のノードマネジャ間のセッション管理をするコミ ュニケーションマネジャーと、ページマネジャを埋め込 むエンベッダーからなる。複数のコンピュータ(各ユー ザマシン)について共有のための機構は、ブラウザー (ウェブブラウザ1またはウェブブラウザ2)のプロセ スごとに管理するモジュール(ノードマネジャ)と各ペー ジごとに管理するモジュール(ページマネジャ)の2つの コンポーネントである。ページマネジャは、各ページ内 でのページ要素ごとの状態を監視および変化を検出し、 遠隔で対応するページマネジャとの間で情報を交換し て、同じ状態になるように各ページ要素の設定を動的に おこなう。またページマネジャは、ネストしたフレーム 構造をもつウィンドウでの同期のために、フレームの階 **屆構造(何番目のネストの何番目の位置)を調べ、これ** 50 をIDとして対応するページマネジャと通信を行う。この 5

階層構造情報は、任意のプラウザにおいてクロスフレームセキュリティ機構による制限を受けずに取得できる。 なお図2ではユーザマシンは2台であるが、3台以上も 同様にブラウザ共有が可能である。

【0008】ブラウザを管理するノードマネジャは、各ページマネジャとサーバとの間の通信(セッション、同期)を行なう。ノードマネジャは、共有されたウェブウィンドウとは独立の移動しないページ内に常駐し、ページの移動ごとに動的に生成・消滅するページマネジャ同士の通信を制御する。また、ヒストリーなどのページにまたがった情報を管理する。ページマネジャとノードマネジャは、同一のドメインを持つ Java アプレットとして埋め込む。これにより、ページマネジャが埋め込まれるもとのページのドメインに関係なく、ページマネジャとノードマネジャの間で共有メモリーによるデータ通信が、任意のブラウザにおいてクロスフレームセキュリティ機構による制限を受けずに行われる。

【0009】このように構成することにより、既存のHT MLページに、その本来の構造を変えることなく、ページ 共有のための機構を、既存ウェブサーバとブラウザーの 間で埋め込むことができるので、リアルタイムのウェブ ブラウザー共有が可能になる。

[0010]

【発明の実施の形態】以下にブラウザ共有システムの動作を図3のブラウザ内部の動作に基づき詳細に説明する。

#### 【0011】1. ノードマネジャの始動

ノードマネジャは、顧客が共有開始となるページでログインしたとき、あるいはページ内に置かれた共有開始ボタンを押すことによって、新しいブラウザウィンドウが開かれ、そこにロードされる。このウィンドウは、ユーザから見て共有されるウィンドウとは独立に存在し、共有セッション中閉じられることはない。このウィンドウはは、リモートポインターと通常モードの切り替えをいる。このノードマネジャとサーバのコンポーネントであるコミュニケーションマネジャとの間でJavaのソケットが張られ、共有データが複数のユーザマシン間で交換される準備ができる。さらに、ノードマネジャ・アプレットのクラス変数として、共有メモリーがアロケートされる。この中に、ページマネジャとの間のメッセージのキューが構成される

。2. ページマネジャの共有ページへの埋め込みページマネジャは、各ページ要素の制御を行うスクリプトから成る ページコントローラ と、メッセージキューを通して ノードマネジャ と通信を行うアプレットで作られた ページコミュニケータ から構成される。サーバのエンベッダモジュールによって、この2つのモジュールが埋め込まれる。実際のコード例としては、HTMLページ内の文字列を読み込みながら、〈BODY〉タグ のでてき

たときにその直後に以下のコードを埋め込む。

[O O 1 2] <SCRIPT SRC="http://collabsvr/pagemgr.js"></SCRIPT>

<APPLET CODE="http://collabsvr/pagemgr.class"></AP
PLET>

【0013】ページコミュニケータとノードマネジャは同一のドメインを持つので、埋め込まれる側のページのドメインに関係なくセキュリティーにふれずにデータを交換できる。これにより、複数ドメインのページからなるマルチフレームページが共有可能となる。

【0014】3. ページマネジャによる共有ページ内ページ要素の変化の検出

ページコントローラは、以下の要素に対するローカルでの変化の検出をおこない、その変化をリモートで対応するページコントローラに伝えて、ページの同期を実現する。

3-1. ページ移動の同期メカニズム

ページの変化は以下の動作に伴い起こる。

【 0 0 1 5 】(1) ユーザ操作による、ページ内リンク上 ) でのクリック

- (2) ユーザ操作による、ブラウザーメニューでの操作 (Back/Forward ボタンおよび bookmark 選択)
- (3) ページ内の記述による自動ロード(META 構文による 指定およびアプレットやスクリプトによる記述)

【0016】このうち、(1) は次に述べるフォーム要素の変更イベント検出と同様にクリックイベントを検出してそれを伝えることによって同期する。(2) および(3) のケースでは、現在のページ上にある ページコントローラ が移動要求イベントを検出することができないので、新しくロードされたページ内の ページコントローラ が新しい URL を他のノードに伝える。ここで図4にネストしたフレームにおけるページ移動の処理例を示す。図4のステップ1にはブラウザ1および2の初期状態が図示されている。図4では、以下の初期状態(同期状態)が最終状態(同期状態)に遷移するケース(フレームセット2がフレームセット3へジャンプした場合)について図示している。

【0017】初期状態

FRAMESET [S1]

40 FRAME [F1]

FRAMESET [S2]

FRAME [F2]

FRAME [F3]

FRAME [F4]

【0018】最終状態

FRAMESET [S1]

FRAME [F1]

FRAMESET [S3]

FRAME [F5]

50 FRAME [F6]

7

【0019】なおここでS1, S2はフレームセット 1、フレームセット2の、F1、F2、F3、F4、F 5、F6はそれぞれフレーム1、2、3、4、5、6の 略である。フレームセットの移動は、その第一フレーム のページ(さらにネストして、第一要素がやはりフレー ムセットの場合には、順に下にたどっていく)に含まれ るページマネジャによって代行される。

【0020】図4のステップ2では、フレームセット2がフレームセット3へのジャンプに伴い、フレーム2、3、4のページマネジャがまず破棄され、関連するメッセージキューが開放される。

【0021】図4のステップ3では、フレーム5、6がロードされる。関連するメッセージキューが配置され、フレーム5のページマネジャが"フレームセット3をロード"のメッセージを送信する。

【0022】図4のステップ4では、ブラウザ2のノードマネジャが同一のフレーム階層のメッセージキューへメッセージを配信し、フレーム2のページマネジャがフレームセット2のURLをロードする。そして同期状態に戻る。

【0023】3-2.フォーム要素の変更イベント テキストフィールドやボタンなどのフォーム要素の同期 に関しては、その性質に応じて2通りの方法で変化を検 出する。

- (1) ユーザ操作によるイベントを、イベントハンドラー のフックによって検出する
- (2) 変更時に必ずしもイベントを発生しない要素に関して、タイマーによるポーリングによって検出する
- (2) の方法は従来技術であるので説明を省略する。(1) の場合、ボタンなどのフォーム要素に対するユーザの操 作はクリックイベントが発生するので、onclickのイベ ントハンドラーに対して ページコントローラ が自分用 のハンドラーをセットすることによって、いわゆるイベ 、ントのフックをおこなわせることが可能である。 しか し、一般にボタンなどの要素にはすでにユーザ定義のイ ベントハンドラが JavaScript や VisualBasic Script によって記述されていることがあり、この場合イベント ハンドラーをページコントローラが単純に置き換えただ けでは、もとのハンドラーが処理されず、既存のページ がもともとの記述どおりに動作しなくなる。そこでペー ジロード時にもとのハンドラーを書き換えて、フック用 のハンドラーに飛ばす行を書き加えるようにする。この ようにすることにより、もとのハンドラーに影響を与え ずに、ページコントローラがイベントをフックすること が可能となる。

#### 【0024】3-3. ページのスクロール

スクロール時に発生するイベント (onScroll) をフック することによって簡単に検出できるが、ドラッグの場合 イベントが発生しつづけて非常にデータ通信量が多くなってしまうので、タイマーによるポーリングでの位置検

出を行う。

【0025】3-4. リモートポインターの操作 リモートポインタは、 たとえばマイクロソフト社のインターネットエクスプローラの場合、以下のように DIV エレメントとして付加することにより、任意ページに 付け加えることができる。ネットスケープ社のネットスケープコミュニケータの場合も同様の手法で行なうことができる。

[0026] var str = '\( DIV \) style="position:absolu te; overflow:none; width=50px height=50px\\\ IMG \) src = "pointer.gif" \(\sqrt{DIV}\)'; document.body.insertAdjacen tHTML ("AfterBegin", str);

【0027】ポインターの移動は、window に対する mo useMove イベントによって対応する位置に DIV を移動 させることによって行われる

【0028】図5に、本発明の方法によりブラウザ共有 が行えるようになるまでの処理をフローチャートによっ て説明する。利用者が共有開始のページでログインした とき、あるいはページ内に配置された共有開始ボタンを 20 おすことによって、共有の処理が開始される。ステップ 510では、新しいブラウザウィンドウを開き、そこに ノードマネジャをロードする。このノードマネジャのウ ィンドウは、共有されるブラウザウィンドウとは独立に 存在し、共有セッション中に閉じられることはないもの とする。このノードマネジャのウィンドウには、リモー トポインタと通常モードとの切り替えを行うユーザイン タフェースなどを表示してもよい。ステップ520で は、コラボレーションサーバのコンポーネントであるコ ミュニケーションマネジャとノードマネジャとの間をJa *30* vaのソケットによって接続する。このソケットを用い て、共有するための情報をノード間で交換することにな る。ステップ530では、サーバのエンベッドモジュー ルによって、HTMLページにページマネジャを埋め込む。 ただし、ページマネジャは、各ページ要素の制御を行う スクリプトからなるページコントローラと、メッセージ キューを通してノードマネジャと通信を行うアプレット からなるページコミュニケータから構成される。ページ コミュニケータとノードマネジャは、同一ドメインであ るので、埋め込まれるHTMLページのドメインに関係な く、セキュリティの問題を避けてデータを交換すること ができる。このことにより、複数のドメインのページか らなるマルチフレームページの共有が可能となる。以上 でプラウザ共有が行えるようになるまでの処理は終了で ある。

【0029】図6に、本発明の方法によりブラウザ共有が行えるようになった後、利用者のブラウザの操作を共有するための処理をフローチャートによって説明する。ただし、フローチャートで記述する制約のため実際には、イベントが発生したときに、そのイベントに対して設定されているハンドラが起動される場合にも、判断部

で代用している。また、ハンドラによらない処理でもタ イマを設定することにより、定期的に処理を行っている が、フローチャート上では単なるループで代用してい る。ステップ610で、ブラウザがページマネジャを埋 め込まれたHTMLページをロードする。次にステップ62 0で、ノードマネジャのアプレットのクラス変数とし て、共有メモリを割り当てる。この中にページマネジャ との間のメッセージのキューを作成する。また、onclic kのイベントハンドラに対して、ページコントローラが 自分用のハンドラを設定する。

【0030】さらに、その他のイベントについても必要 に応じて同様の処理を行う。ステップ630では、終了 判定を行なう。共有終了ポタンが押されるなどすると、 共有が終了される。ステップ640では、ページ移動判 定を行なう。ページの移動は、利用者によるページ内リ ンクでのクリックによる場合は、現在のページコントロ ーラがクリックのイベントを検出することにより判定す る。ブラウザメニューでの操作(戻る、進む、ブックマ ーク)や、ページ内の記述による(META構文、アプレッ ト、スクリプト)などによって発生する移動は、新しく ロードされたページ内のページコントローラがブラウザ ウィンドウのlocation属性を参照することにより判定す る。

【0031】ステップ642ではページ移動処理を行な う。利用者によるブラウザメニューでの操作及びページ 内の記述によるページ移動のときは、新しくロードされ たページ内のページコントローラが新しいURLを他のノ ードに伝える。ステップ644ではページのアンロード を行なう。ページ移動に伴い、ブラウザが現在のページ マネジャを終了する。現在のページをアンロードする過 程でこのページ上のページマネジャが終了する。このと き、ページマネジャとの間のメッセージのキューを削除 し、この共有メモリを解放する。

【0032】ステップ650ではフォーム判定を行な う。テキストフィールドやボタンなどのフォーム要素の 同期については、フォーム要素の性質に応じて2通りの 方法で判定する。利用者の操作によるイベントをイベン トハンドラをフックすることにより判定する。変更時に 定期的に値を確認することにより判定する。ステップ6 55では、フォーム処理を行なう。利用者の操作がイベ ントを発生させる種類の操作である場合には、ステップ 642のページ移動処理と同様の処理を行う。変更時に 必ずしもイベントを発生しない要素の変更の場合には、 変更したフォーム要素の値を他のノードに送信する。処 理はその後、ステップ630へ戻る。ステップ660で は、スクロール判定を行なう。タイマにより定期的に位 置を検出することにより、スクロールの操作を判定す る。ステップ665では、スクロール処理を行なう。新 50 されることによって実行される。このコンピュータ・プ

しいスクロールの位置を他のノードに送信する。処理は その後、ステップ630へ戻る。ステップ670ではポ インタ判定を行なう。ウィンドウに対するmouseMoveイ ベントにより判定する。ステップ685ではポインタ処 理を行なう。新しいポインタの位置を他のノードに送信 する。ポインタは、DIVエレメントとして任意のHTMLペ ージに以下のように付加することができる。

[OO33] var str = '\( DIV \) style="position:absolu te; overflow:none; width=50px height=50px \land{IMG src} 10 = "pointer.gif" > </DIV>'; document.body.insertAdjacen tHTML ("AfterBegin", str);

【0034】ポインタの移動は、mouseMoveイベントか ら得られた位置にDIVを移動することによって行う。処 理はその後ステップ630へ戻る。ステップ680では 受信判定を行なう。ページコミュニケータがメッセージ キューを確認することにより、他のノードからのメッセ ージの受信があるかどうかを判定する。ステップ685 では、受信処理を行なう。受信したメッセージの内容に より、適切な処理を行う。利用者によるブラウザメニュ ーでの操作及びページ内の記述によるページ移動を指示 するメッセージを受信したときは、ウィンドウのlocati onに受信したURLを設定し、同じHTMLページをロードす る。フォーム要素の値を変更するメッセージを受信した ときは、指定されたようにフォームの要素を変更する。 スクロールの位置を変更するメッセージを受信したとき は、指定されたようにスクロールの位置を変更する。ポ インタの位置を変更するメッセージを受信したときは、 指定されたようにポインタの位置を変更する。

【0035】図7には、本発明において使用されるサー をアンロードする。そしてステップ646では、ページ 30 バ、複数のコンピュータ(ユーザマシン)のハードウェ ア構成の一実施例を示す。システム100は、中央処理 装置(CPU)1とメモリ4とを含んでいる。CPU1 とメモリ4は、バス2を介して、補助記憶装置としての ハードディスク装置13(またはMO、CD-ROM2 3、DVD等の記憶媒体駆動装置)とIDEコントロー ラ25を介して接続してある。同様にCPU1とメモリ 4は、バス2を介して、補助記憶装置としてのハードデ ィスク装置30(またはMO28、CD-ROM23、 DVD等の記憶媒体駆動装置)とSCSIコントローラ 必ずしもイベントを発生しない要素の変更は、タイマで 40 27を介して接続してある。フロッピーディスク装置 2 0はフロッピーディスクコントローラ19を介してバス 2へ接続されている。

> 【0036】フロッピーディスク装置20には、フロッ ピーディスクが挿入され、このフロッピーディスク等や ハードディスク装置13 (またはMO、CD-ROM、 DVD等の記憶媒体)、ROM14には、オペレーティ ングシステムと協働してCPU等に命令を与え、本発明 を実施するためのコンピュータ・プログラムのコード若 しくはデータを記録することができ、メモリ4にロード

----

ログラムのコードは圧縮し、または、複数に分割して、 複数の媒体に記録することもできる。

11

【0037】システム100は更に、ユーザ・インターフェース・ハードウェアを備え、入力をするためのポインティング・デバイス(マウス、ジョイスティック等)7またはキーボード6や、視覚データをユーザに提示するためのディスプレイ12を有することができる。またパラレルポート16を介してプリンタを接続することが可能である。このシステム100は、シリアルポート15およびモデムまたは通信アダプタ18(イーサネットワークに接続し、他のウェブサーバ、他のコンピュータ等と通信を行う。またシリアルポート15若しくはパラレルポート16に、遠隔送受信機器を接続して、赤外線若しくは電波によりデータの送受信を行うことも可能である。

【0038】スピーカ23は、オーディオ・コントローラ21によってD/A(デジタル/アナログ変換)変換された音声信号を、アンプ22を介して受領し、音声として出力する。また、オーディオ・コントローラ21は、マイクロフォン24から受領した音声情報をA/D(アナログ/デジタル)変換し、システム外部の音声情報をシステムにとり込むことを可能にしている。

【0039】このように、本発明のサーバ、複数のコンピュータは、通常のパーソナルコンピュータ(PC)やワークステーション、ノートブックPC、パームトップPC、ネットワークコンピュータ、コンピュータを内蔵したテレビ等の各種家電製品、通信機能を有するゲーム機、電話、FAX、携帯電話、PHS、電子手帳、等を含む通信機能有する通信端末、または、これらの組合せ30

によって実施可能であることを容易に理解できるであろう。ただし、これらの構成要素は例示であり、その全て の構成要素が本発明の必須の構成要素となるわけではない。

#### [0040]

【発明の効果】本発明により、従来技術では実現できなかった多人数間での高度なリアルタイムのブラウザー共有機能を実現される。さらにページ移動の同期、フォーム要素の入力操作の同期、スクロール操作の同期、遠隔10 ポインターの同期、アノテーションの同期が可能であり、クライアントマシンには Java およびスクリプトの機能を有する既存のブラウザだけでよい。そして外付けのプログラムやインストールするモジュール・プラグイン等を必要としないので、ユーザ側にインストールの負担をかけない、同期のために必要とするデータ通信量が少ない、ブラウザ共有システムが提供される。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】従来のブラウザ共有例を示す図である。

【図2】本発明の全体構成を示す図である。

【図3】本発明のプラウザ内部の動作を示す図である。

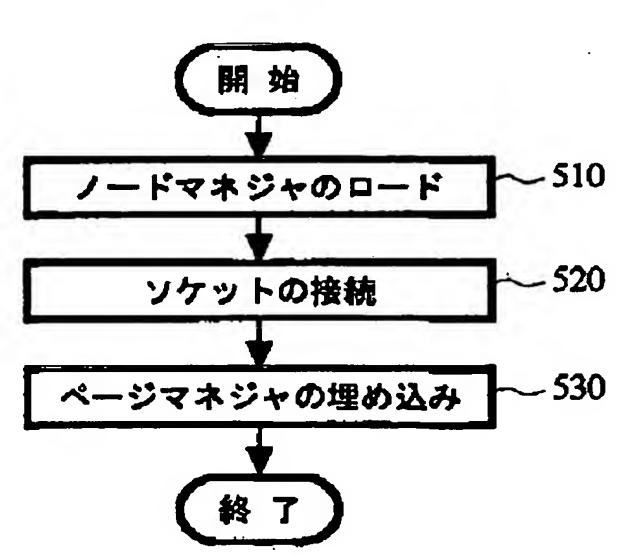
【図4】ネストしたフレームにおけるページ移動の処理 例を示す図である。

【図5】本発明の方法によりブラウザ共有が行えるよう になるまでのフローチャートである。

【図 6 】本発明の方法によりブラウザ共有が行えるようになった後、利用者のブラウザの操作を共有するためのフローチャートである。

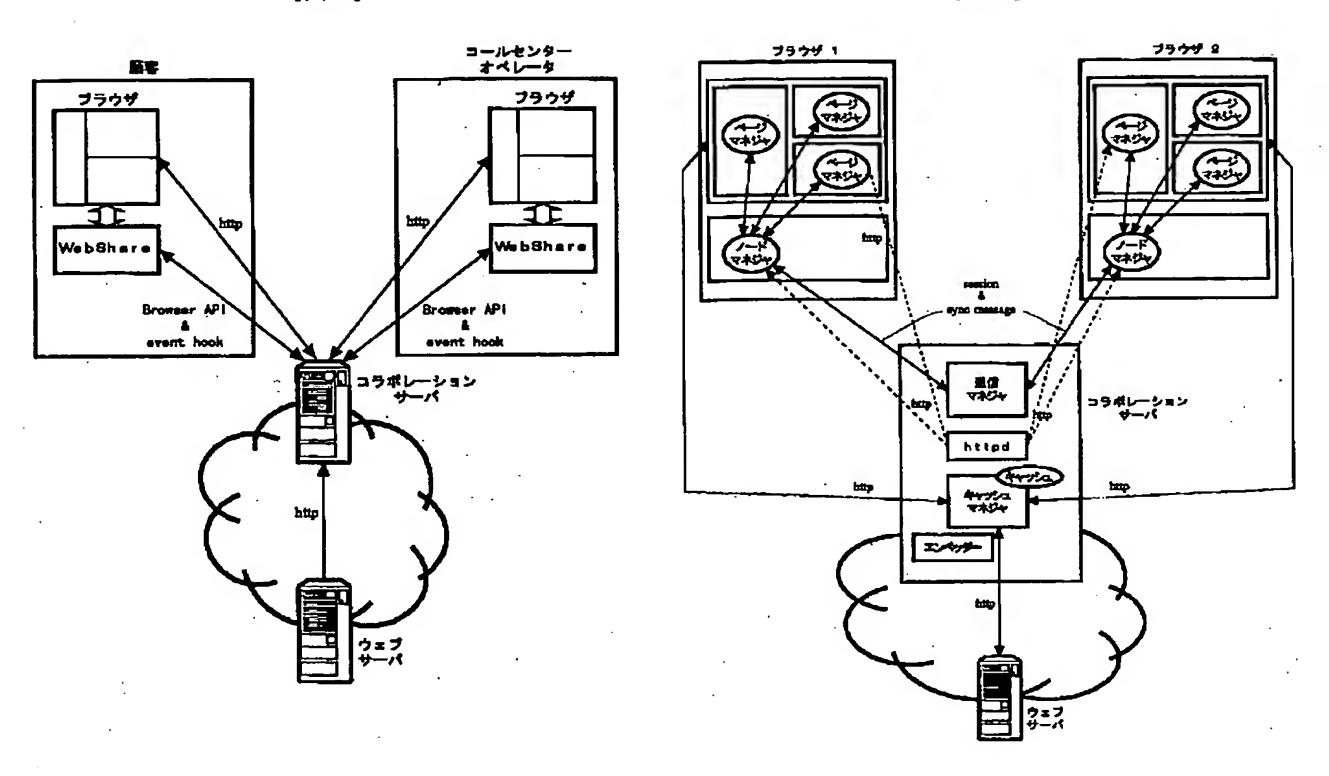
【図7】本発明において使用されるサーバ、複数のコン ピュータのハードウェア構成例を示す図である。

【図5】

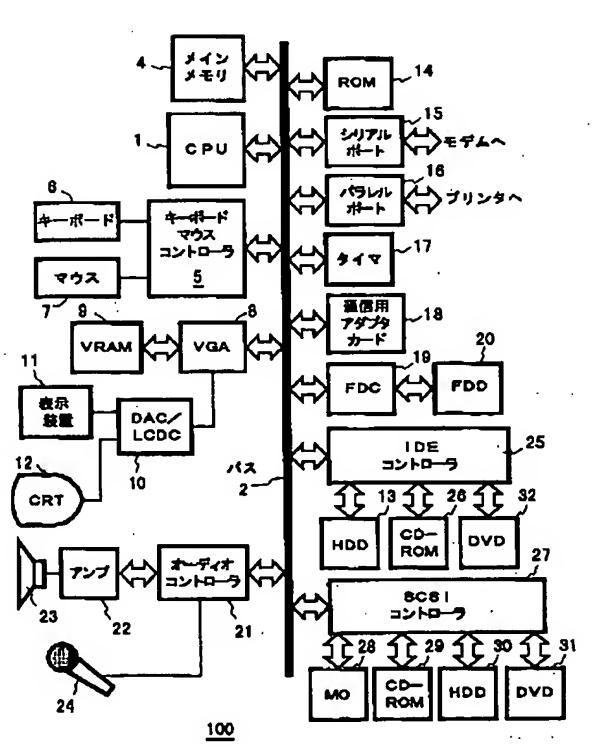




[図1] 【図2】



【図7】



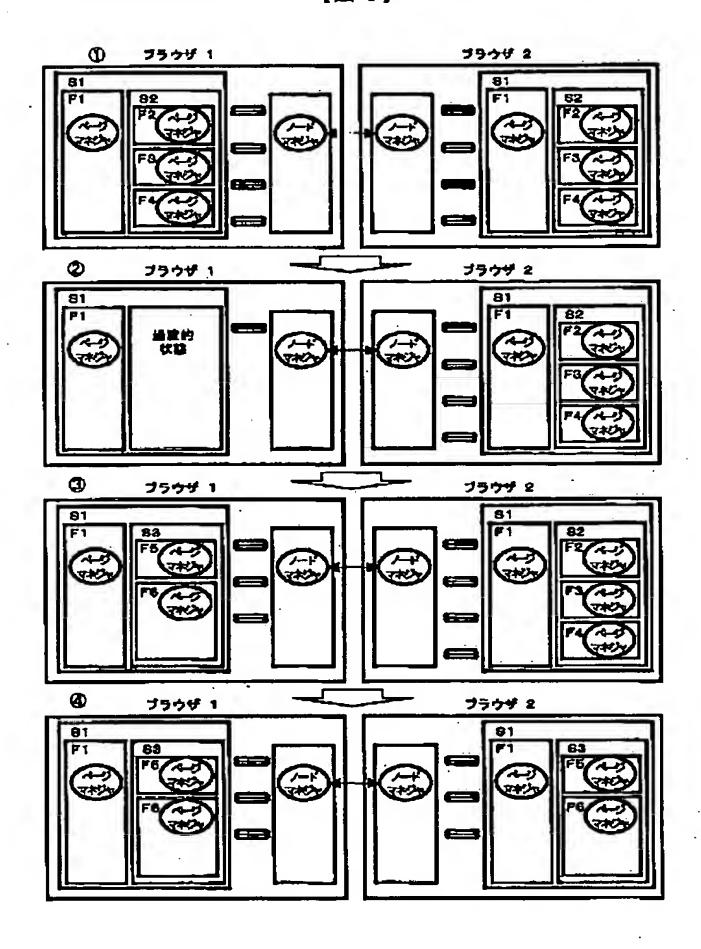


【図3】

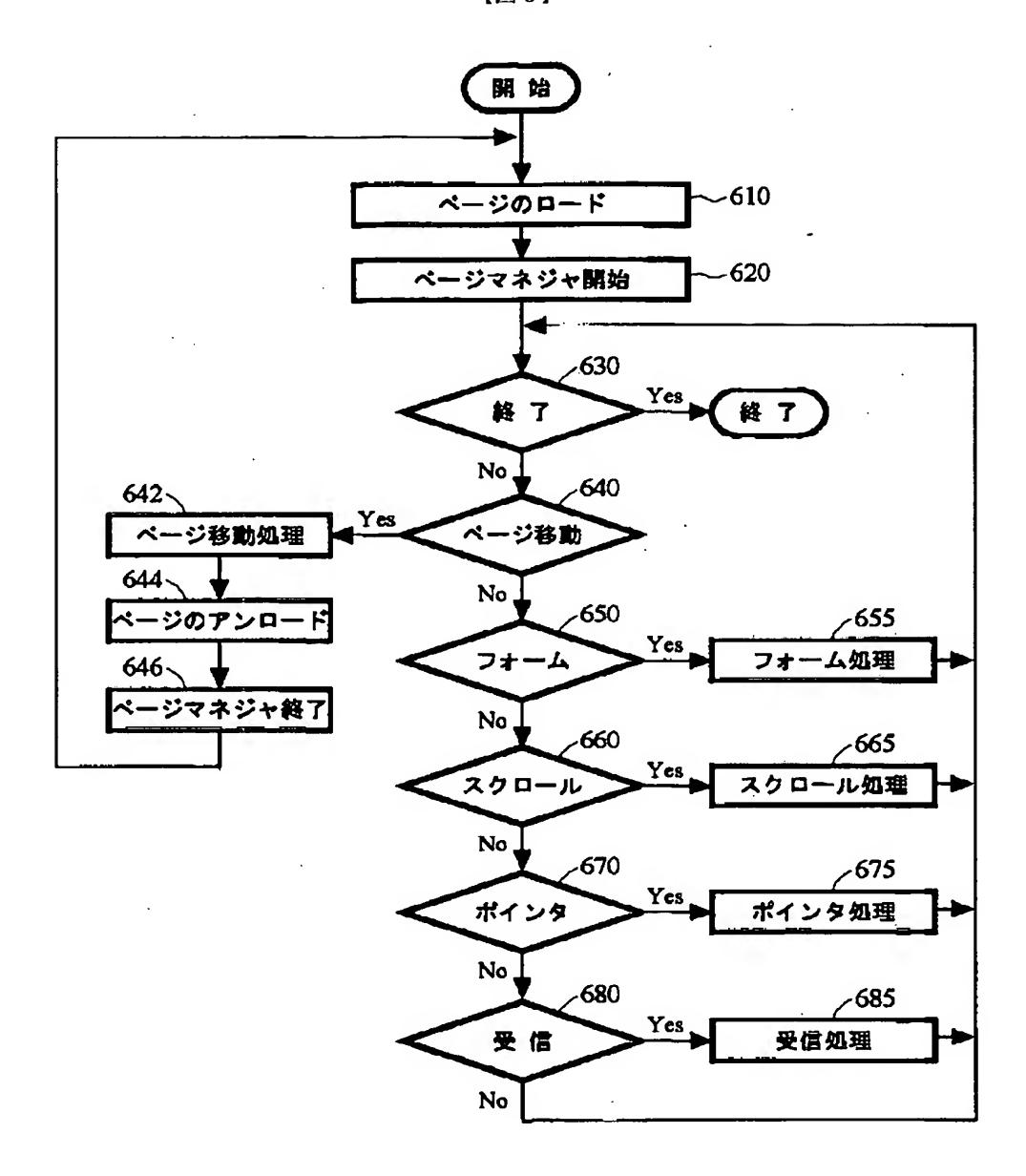
# また ブラウザ・ウィンドウ

| オリジナル | ストラクテャ | ストラクティ | ストラクト |

【図4】



【図6】



#### フロントページの続き

#### (72)発明者 小林 真

神奈川県大和市下鶴間1623番地14 日本ア イ・ビー・エム株式会社 東京基礎研究所 内

#### (72)発明者 篠▲崎▼ 雅英

神奈川県大和市下鶴間1623番地14 日本ア イ・ビー・エム株式会社 東京基礎研究所 内

#### (72)発明者 坂入 隆

神奈川県大和市下鶴間1623番地14 日本ア イ・ビー・エム株式会社 東京基礎研究所 内

#### Fターム(参考) 5B045 BB32 DD12

5B075 KK12 PQ02 PQ42 5B082 FA12 FA16 GB06 HA08 5B085 BE07 BG07

# This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

### BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

□ BLACK BORDERS
□ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
□ FADED TEXT OR DRAWING
□ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
□ SKEWED/SLANTED IMAGES
□ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
□ GRAY SCALE DOCUMENTS
□ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
□ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
□ OTHER: \_\_\_\_\_\_

# IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.